This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problems Mailbox.

(54) CHANNEL SIGNAL CONV ANG DEVICE

(11) 63-318836 (A)

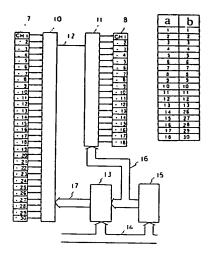
(43) 27.12.1988 (19) JP

(21) Appl. No. 62-154097 (22) 20.6.1987

- (71) TOSHIBA CORP (72) HIDEKAZU TSURUTA
- (51) Int. Cl. H04J3/12, H04Q11/04

PURPOSE: To freely and simply change the channel positions and the number of effective channels by rewriting the data stored in a memory via a CPU and rearranging the channel positions of signaling signals.

CONSTITUTION: A programmable counter 15 outputs the channel number data on a 2nd group channels after receiving clocks; while a memory 13 outputs the 1st group channel numbers of a corresponding register 7 respectively. Thus the channels of the register 8 are connected to the channels of a register 8 respectively via a multiplexer 10, a signal line 12 and a demultiplexer 11. Therefore the signaling signals set at the position of a channel 26 of a digital interface of a PBX, for example, are rearranged and transmitted to the position of a channel 14 via a high-speed digital circuit. Thus it is possible to simply change the channel positions, etc., by rewriting the data on the memory 13 via a CPU.



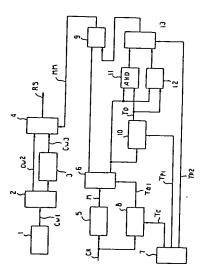
a: address, b: data

(54) SPREAD SPECTRUM MODULATOR

- (11) 63-318837 (A)
- (43) 27.12.1988 (19) JP
- (21) Appl. No. 62-154858 (22) 22.6.1987
- (71) MITSUBISHI ELECTRIC CORP (72) TAKASHI SEO
- (51) Int. Cl⁴. H04J13/00

PURPOSE: To suppress the carrier field through by changing the duty ratio of a direct sequence code signal so that the coincidence is secured for the electric power between the 0° and 180° phase modulation signals.

CONSTITUTION: The direct sequence DS code signals M produced by a DS code generator 5 are sent to an OR gate 9 or a delay line 10, an AND gate 11 and an OR gate 12 respectively via a switch gate 6 in accordance with the code length switch signal TG1 outputted from a counter 8. The line 10 delays the time of the signal M in response to the pulse width control signal TP1 given from a control signal generating circuit 7. These delayed signals M are sent to both gates 11 and 12. The outputs of these gates 11 and 12 are selectively sent to the gate 9 in response to the pulse width control signal TP2 received from the circuit 7. Then a phase modulation signal CW2 of 0° and a phase modulation signal CW3 of 180° are switched and outputted by a changeover switch 4 in accordance with the output of the gate 9.



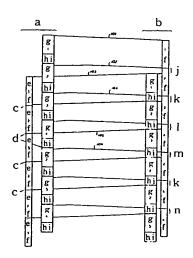
1: signal generator. 2: distributor. 3: 180°-phase shifter. 5: direct sequence code generator. 9: first OR gate

(54) ERROR CONTROL COMMUNICATION METHOD

- (11) 63-318838 (A)
- (43) 27.12.1988 (19) JP
- (21) Appl. No. 62-153525 (22) 22.6.1987
- (71) OKI ELECTRIC IND CO LTD (72) OSAMU NOGUCHI(1)
- (51) Int. Cl⁴. H04L1/12

PURPOSE: To shorten the communication time and to improve the reliability for transmission of information by sending continuously the transmission data and then sending the transmission to be re-transmission after the transmission is through with other transmission data.

CONSTITUTION: In a step 101 both the transmission data 1 and an error detectable CRC code are transmitted to the reception side from the transmission side. At the reception side the errors are checked based on all received data. When an error is checked, the data 1 is corrected and sent back to the transmission side in a step 103 with addition of the received CRC code. This returned data 1 is checked at the transmission side together with the CRC code. When these data and code are decided normal, they are transmitted continuously in steps 102 and 104 together with transmission data 2 and 3. While the transmission data is re-transmission in a step 106 after no data to be transmitted exists any more when decided as abnormal.



k: CRC code check data. I: CRC code check data. m: CRC code check data. n: CRC code check data. g: transmission data. f: CRC code reception. e: return data. d: abnormal decision. c: normal decision. a: information transmission side. b: information reception side. 2: connection. 3: connection. 4: connection. 5: connection. h: data, i: CRC code. j: CRC code check. j: CRC code check data 1 connection

JP 63-318838

2.Claim

An error control communication method in a communication method of full duplicate communication paths, comprising;

adding an error correcting code to transmission data on an information transmission side to transmit to an information reception side;

correcting reception data based on said error correcting code added to reception data received on the information reception side, and returning corrected reception data and the error correcting code to the information transmission side; and

comparing returned data returned from the information reception side with said transmission data on the transmission side, and when an error is detected, re-transmitting said transmission data.

9日本国特許厅(JP)

⑩特許出願公開

®公開特許公報(A)

昭63-318838

@Int,Cl,4

1

識別記号 庁内幕度番母

母公開 昭和63年(1988)12月27日

H 04 L 1/12

8732-5K

審査請求 未請求 発明の数 1 (全5頁)

❷発明の名称 誤り制御通信方法

砂特 顧 昭62−153525

多出 頤 昭62(1987)6月22日

②発 劈 母类 明 沯 鉿 木 夬

沖電気工業株式会社

東京都港区虎ノ門1丁目7番12号 沖電気工業株式会社内 東京都港区虎ノ門1丁目7番12号 沖電気工業株式会社内

東京都港区虎ノ門1丁目7番12号

②代 理 人 弁理士 山本 恵一

し、発明の名称

む出 関 人

誤り朝御通信方法

2.特許請求の範囲

金二重通信路における通信方法において、

情報送信則で送信データに終り訂正符号を付加 して情報受信酬に送信し、

情報交信部で受信した受信データに付加してい る器り訂正符号に基づいて気信データを訂正する とともに訂正後の受信データ及び譲り訂正符号を 情報送信酬に選送し、

情報送信仰で情報受信仰から返送されてきた返 送データと前記送信データとを照合して誤りを検 出した場合は再度送信データを送信することを特 徴とする誤り制御通信方法。

3. 発明の詳細な説明

(産業上の利用分野)

本発明は誤り制御通信方法に関し、特に高りの 多い金二鼠通信器における高信頼度、高効率の通 信か法に関する。

(従来の技術)

従来の音声、データ等の情報の伝送においては 低送路から受ける雑音、ひずみにより受信データ に続りが発生するが、この讃りの影響を経滅する ため適切な伝送符号が遺訳されるとともに誤り枝 出、訂正などの誤り制御通信方法が「【改訂版】 DDX データ交換の基礎知識」社団法人 電気 通倡協会,才一厶社免行、昭和59年 1月10日発行 に開京されている。この彼り制御通信方法のうち 判定帰還方法があり、またこの判定帰還方法のう 与自動用透整束(automatic rapeat rquest: ARQ) 方法というものがある。以下、この自動 再選奏求方法を図確に基づいて説明する。

第3間は従来の禁り制御過信の通信手順を示す フローチャートである。同図において、はじめに 近信仰と受信頼との間で通信開始の確認が行なわ れる(ステップ301)。相互に通信開始の確認 が完了すると、送信仰からパリティチェック符 号,返回符号 (cyclic redundancy check : CRC)などの誤り検出可能な符号が付加された

預期昭63-318838(2)

i

i

1

这個データが受信間に送信される。そして、交信間では誤り検出可能な符号に基づいておりの音響をチェックし、正しく受信されていまりが合格(acknowledgement: A C K) 信号、誤りがあれば不合格(negative acknowledge: N A K) 信号を提出して退退する。よってれた。テンスのようにA C K 信信を行なうが、スときって継続にして送信データの通信を行なうが、スときっては誤りのあった返信データを選ばする。とは信仰とフィックの高で通信終了の確認が行なわれる(スティスの(4)。

(発明が解決しようとする問題点)

÷

しかしながら、上記従来の方法では送信額において送信ダータを送信した接受信額からの誤り検 出結果が退送されるまで次の送信データの送信を 行なうことができないことにより、エラーの多い 伝送路では伝送完建するまでの時間を非常に長く 要するという問題点があった。

ないときは受信データはそのままとなる。そして、情報受信側は訂正後の受信データ及び終り訂正符号を情報送信側に返送する。情報送信側は情報受信側から返送されてきた返送データと前記送信した送信データとを照合して送信データの情報受信側での受信の確認を行なう。そして、照合の結果、誤りを検出した場合は再度送信データを送

したがって、本発明は前記問題点を解決することができ、遺信時間の所頼と情報伝送の信頼性を 向上できる誤り制御遺侶方法を提供できる。

(安盛保)

以下、本発用の一実施例を図面に基づいて説明

第1図は本発明の一実施制による通信手順を示すフローチャートである。同型では通信開始の確認及び通信の切断の各通信手頭は省略しており、 同図は実際の情報転送に入った場合の情報の送受の通信手順を示している。

先ず、道路データしと誤り検出可能な符号であ

本意明はこの問題点を解決するためのもので、 通信時間の削減と特種伝送の信頼性を向上できる 思り制御通信方法を提供することを目的とする。 (問題点を解決するための手段)

未免明は前記問題点を解決するために、全二重 通信路における通信方法において情報送信何で送 信データに減り訂正符号を付加して情報受信側に 送信し、情報受信側で受信した受信データに付加 されている誤り訂正符号に基づいて受信データを 訂正するとともに訂正後の受信データ及び禁り情報 受信側から返過されてきた過返データと前記送信 データとを照合して誤りを検出した場合に再び送 信データを通信することに特徴がある。

(作用)

以上のようなステップからなる本発明によれば、情報送信仰では这位ゲータに減り訂正符号を付加して情報受信期に送信する。情報受信期では 受信した受信データにされている誤り訂正符号に よづいて受信データを訂正する。ここで、誤りの

一方、ステップ105で返送された返送データ 2 に対して情報送信値で選席と判定した場合は異 なと判定された送信データ、ここでは送信データ 2 を再送する(ステップ108)。この再送デー タに対しても通常の送信データと同様の処理を行 ない伝送の確認が行なわれ、異常の場合は再々送 される。

特間昭63-318838(3)

第2回は本文総例を実現する回路は成を示すブロック図である。

阿闍において、送信情報級10からの送信データはCRC符号発生為14により発生したCRC符号が付加されてセレクタ15に入力される。この送信データは送信データバッファ30を分して送信券50に送られると阿崎にメモリバッファ31に 類次姿積される。また、メモリバッファ31に が、・・、31においては各々の豊積データが順次数 送されている。

这位第50社会二面通信路3を通って情報受信間の受信器100 に送信データを送る。その受信した 受信器100 に送信データを送る。その受信した 受信データは受信データンリアルバッファ110 を 通した後CRC符号チェック訂正器115 に入力される。そこで、誤りが検出された場合は受信データの訂正が行なわれる。この必要に訂正された受 タの訂正が行なわれる。この必要に訂正された受 タの訂正が行なわれると同時に送信器130 により会 に成通信路3を通して情報送信額の受信器70に返 にされる。情報受信側の受信データバッファ 120、メモリバッファ [2]、・・・、122 の内容はプロック NO. の間に保持されているが、新しいプロック NO. のものは受債データバッファ 120 に入力されるがこの新しいデータプロックの入力の度に受債データバッファ 120 。メモリバッファ 121、・・・、122 の内容は暇次転送される。そして、メモリバッファ 122 に書積されたデータは次に新しいデータプロックが入力されたとき有効受傷情報として情報受債額に取り込まれる。

また、情報送信額に退送された基送データは送送シリアルバッファ 50を通り返送データバッファ 50を通り返送データバッファ 51に送られる。ここで、ブロックNO、に対応する送信データがセレクタ80を介してメモリバッファ 11、12、・・・、33から選択され、選択された送信データはセレクタ80を介して照合器90及びは送データバッファ 51からの返送データとセレクト80からの送信データとを照合する。ここで、実データとCRC符号のともにチェックされ、伝送の

乳気の有無がチェックされる。

エラー発生の情報は遺信情報配10、セレクタ15、プロックNO、生度器20及び送信データバッファ10に供給される。そこで、このとき情報受信側に送信する遺信データは再送データバッファ95に否頼されてある実データ、プロックNO、、CRC符号であり、これらは送信データバッファ30に召開される。

ここで、特権送信仰の照合器90における返送データの照合判断基準は次のとおりとする。

- (I) CRC符号が一致した場合伝送が成功したとする。
- (2) 実データが一致し、CRC符号に1ビット 誤りがあった場合に伝送が成功したとする。
- (3) CRC符号及び実データの両方が一致した 場合に伝送が成功したとする。
- (4) 上記()) 又は(2) のいずれかで伝送が成功 したとする。

なお、情報受信期の受信データの祭り訂正の方 仏として、単にCRC符号によりデータ部分の訂 正だけでなくデータ部分及びCRC符号を見回し、適正とみなせる符号に訂正を行なうことができる。すなわち、エラー発生時は情報受信的で正解値を予問し返送確認を行なうことができる。伝送照合、情報受信額でのエラーの訂正方法は送受信器が自己で認識したエラー発生率、モード等を見ながら独自に適応的に切換えることも可能である。

(発明の効果)

以上説明したように、本発明によれば、金二度 通信部の能力を十分に発揮できるとともに通信時 関の削減と情報伝送の信頼性を向上できる優れた 続り制御通信方法を提供できる。

4. 図面の簡単な説明

第1 閉は水発用の一実施例の通信手順を示すアローチャート、第2 図は本実施例を実現する回路 構成を示すプロック図、第3 図は従来の誤り制御 通信の通信手順を示すフローチャートである。

10一选得情报源、

14一CRC符号発生器、

特開昭63-318838(4)

15.80 ーセレクタ、

20-プロックNO、生成層、

10一送ほデータパッファ、

31, 32, 33, 121, 122ーメモリバッファ.

50~送信酒.

80…退送シリアルバッファ.

61一返送データバッファ、

10-- 黄信器.

30一照合厚。

85-再送データパッファ、 100 一乗信号、

110 一支保データシリアルパッファ、

115 一CRC谷号チェック訂正為、

120 一爻位データバッファ、

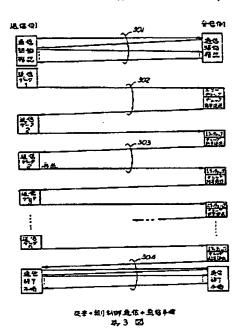
130 一选位置。

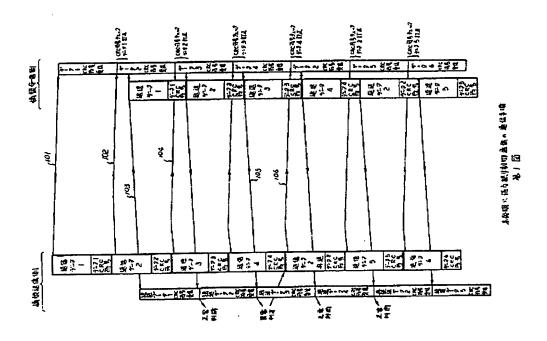
特許出職人

神智员工策模式会社

特許出關代理人

会理士 山 水 窓 一





特問昭63-318838(5)

